PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-199136

(43)Date of publication of application: 31.07.1998

(51)Int.CI.

G11B 20/10

G06F 3/06

G06F 12/00

(21)Application number: 09-271419

(71)Applicant: SONY CORP

(22)Date of filing:

03.10.1997

(72)Inventor: OTSUKA GAKUSHI

(30)Priority

Priority number: 08318573

Priority date: 15.11.1996

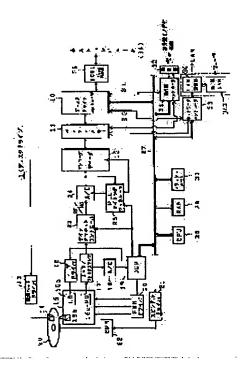
Priority country: JP

(54) RECORDING OR REPRODUCING DEVICE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve efficiency of a disk driver and an entire data system.

SOLUTION: This device is provided with a holding means 29, 30 which can hold a file manager in a state in which at least a disk is loaded, an external interface means 31-34 which can perform desired data communication to an external device other than a host device by a system such as, for example, data communication of an infrared ray system, LAM communication, and the like, and a control means 28 which can perform recording or reproducing operation for a disk using the file manager held in the holding means in accordance with request from external devices used for communication through the external interface means.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-199136

(43)公開日 平成10年(1998) 7月31日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FI		
GllB	20/10		G11B	20/10	D
G06F	3/06	3 0 1	G06F	3/06	301M
	12/00	5 4 5		12/00	5 4 5 A

審査請求 未請求 請求項の数12 OL (全 25 頁)

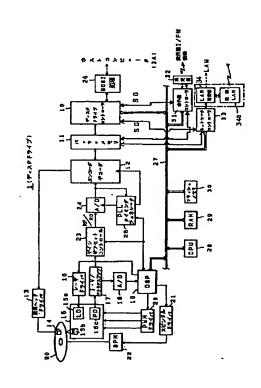
(21)出願番号	特願平9-271419	(71)出願人 000002185 ソニー株式会社
(22)出顧日	平成9年(1997)10月3日	東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 大塚 学史
(31)優先権主張番号 (32)優先日	特額平8-318573 平8 (1996)11月15日	東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社内
(33)優先權主張国	日本(JP)	(74)代理人 弁理士 脇 篤夫 (外1名)

(54) 【発明の名称】 記録又は再生装置

(57)【要約】

【課題】 ディスクドライバ及びデータシステム全体の 効率化をはかる。

【解決手段】 少なくともディスクが装填された状態で、そのファイルマネージャを保持することができる保持手段29(30)と、ホスト機器以外の外部機器に対して例えば赤外線方式のデータ通信やLAN通信などのシステムにより所要のデータ通信を行なうことができる外部インターフェース手段(31~34)と、外部インターフェース手段を介して通信される外部機器からの要求に応じて、保持手段に保持されるファイルマネージャを用いて、ディスクに対する記録又は再生動作を実行させることのできる制御手段28とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 装填されている記録媒体に対して、その 記録媒体についてのファイル管理情報を保持する特定の ホスト機器からの、そのファイル管理情報に基づく制御 に応じて、データの記録又は再生を行なうことができる 記録又は再生装置において、

1

少なくとも記録媒体が装填されている状態で、その記録 媒体に関するファイル管理情報を保持することができる 保持手段と、

前記ホスト機器以外の外部機器に対してデータ通信を行 10 なうことができる外部インターフェース手段と、

前記外部インターフェース手段を介して通信される外部 機器からの要求に応じて、前記保持手段に保持されるファイル管理情報を用いて、記録媒体に対する記録又は再 生動作を実行させることのできる制御手段と、

を備えたことを特徴とする記録又は再生装置。

【請求項2】 前記記録媒体は、当該記録又は再生装置 内に着脱不能に装填されていることを特徴とする請求項 1 に記載の記録又は再生装置。

【請求項3】 前記記録媒体は、可搬性メディアとされ、当該記録又は再生装置内に挿入することで装填状態とされることを特徴とする請求項1に記載の記録又は再生装置。

【請求項4】 装填されている記録媒体についてのファイル管理情報は、当該記録媒体上に記録されており、その記録媒体から読み出されたファイル管理情報が前記保持手段に保持されることを特徴とする請求項1に記載の記録又は再生装置。

【請求項5】 前記保持手段として、1又は複数の記録 媒体について、それぞれのファイル管理情報を記憶した 30 記憶部が設けられていることを特徴とする請求項1に記 載の記録又は再生装置。

【請求項6】 前記制御手段は、少なくとも前記ホスト機器からの要求により記録媒体に対するデータの記録又は再生を実行している期間は、前記外部機器からの記録媒体に対する記録又は再生要求に応じないようにし、また少なくとも前記外部機器からの要求により記録媒体に対するデータの記録又は再生を実行している期間は、前記ホスト機器からの記録媒体に対する記録又は再生要求に応じないようにするととを特徴とする請求項1に記載 40の記録又は再生装置。

【請求項7】 前記外部インターフェース手段は、赤外線信号のインターフェース手段であることを特徴とする 請求項1 に記載の記録又は再生装置。

【請求項8】 前記外部インターフェース手段は、ローカルエリアネットワークに対するインターフェース手段であることを特徴とする請求項1 に記載の記録又は再生装置。

【請求項9】 前記外部インターフェース手段は、有線 ンピュータが保持しており、ホストコンピュータはその 伝送形態によるインターフェース手段であることを特徴 50 ファイルマネージャを用いてディスクドライブに対して

とする請求項1に記載の記録又は再生装置。

【請求項10】 前記外部インターフェース手段は、無線伝送形態によるインターフェース手段であることを特徴とする請求項1に記載の記録又は再生装置。

【請求項11】 前記制御手段は、

装填されている記録媒体に対応するファイル管理情報を 前記保持手段に保持できている状態か否かを識別すると ともにそのファイル管理情報の種別を示すことのできる 情報として、ファイル管理情報認識情報を設定し、

また前記外部インターフェース手段を介して通信される 外部機器からの、記録媒体に対する記録又は再生動作の 要求があった際には、前記ファイル管理情報認識情報の 設定結果により、その要求に応じた処理の実行/不実行 を決定することを特徴とする請求項1 に記載の記録又は 再生装置。

【請求項12】 前記制御手段は、前記外部インターフェース手段を介して通信される外部機器からの、記録媒体に対するフォーマット動作の要求があった際には、前記ファイル管理情報認識情報の設定結果に関わらず、その要求に応じたフォーマット処理の実行を決定することを特徴とする請求項11に記載の記録又は再生装置。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、例えばコンピュータシステム、マルチメディアシステム、データ通信システムなどにおいて、記録媒体に対してデータの記録再生を行なうディスクドライブなどに好適な記録又は再生装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】コンピュータシステムで用いる各種のソフトウエアやデータ、を光ディスク、光磁気ディスク、磁気ディスク、メモリカード、磁気テーブなどの記録媒体を用いて提供したり、ユーザーがこれらの記録媒体にデータ等を保存することが一般に行なわれている。これらの場合、通常、光ディスク、光磁気ディスクなどの記録媒体に対して記録再生動作を行なうディスクドライブがホストコンピュータに接続され、ディスクドライブはホストコンピュータからの制御に応じてディスクに対するデータの書込や、ディスクからのデータの読出を行なうことになる。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】ところでこのように、記録媒体に対して記録/再生を行なうシステムにおいては、通常、ホストコンピュータが記録媒体上のデータファイル等を管理することになる。このため、装填されたディスクについてのファイル管理、即ちデータの読出/書込の管理を行なうマネージメントデータと管理ソフトウエア(以下、ファイルマネージャという)はホストコンピュータが保持しており、ホストコンピュータはそのファイルマネージャを用いてディスクドライブに対して

必要なアドレスでの書込要求、読出要求を行なう。

【0004】つまりディスクドライブとしての装置のみ でみると、ディスクに対するファイルマネージャとして の情報は保持しておらず、従ってホストコンピュータか らの書込要求、読出要求によってはじめて必要な動作が 実行されるものとなる。言い換えれば、特定のホストコ ンピュータに接続されていない状態では、そのディスク ドライブは記録/再生装置として使用できなかった。

【0005】もちろん、他の機器からファイル名を指定 するなどの形態でファイル読出要求があってもディスク 10 ドライブ独自ではファイル名等を管理していないため、 その要求に答えることはできない。データ、ファイル名 が送信されるとともに、書込要求があった場合も同様で ある。

【0006】 つまりディスクドライブをホストコンピュ ータから独立させてネットワークファイルシステム内に 組み込んだり、他の情報機器、例えばノートタイプのバ ーソナルコンピュータやPDA (Personal Digital Ass istants)機器などからのデータアクセス、データ保存 などに供することができない。これらのことからディス 20 クドライブとしての機能が限定されることになり、より 有効な使用形態を実現することが求められている。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明はこのような問題 点に鑑みて、ディスクドライブ即ち記録又は再生装置 が、特定のホストコンピュータ以外からの記録/再生要 求に対応できるようにし、これによって記録又は再生装 置ひいてはデータシステム全体の効率化をはかることを 目的とする。

なくとも記録媒体が装填された状態で、その記録媒体に 関するファイル管理情報を保持することができる保持手 段と、ホスト機器以外の外部機器に対して例えば赤外線 方式のデータ通信やLAN通信などのシステムにより所 要のデータ通信を行なうととができる外部インターフェ ース手段と、外部インターフェース手段を介して通信さ れる外部機器からの要求に応じて、保持手段に保持され るファイル管理情報を用いて、記録媒体に対する記録又 は再生動作を実行させることのできる制御手段とを備え るようにする。

【0009】即ち記録又は再生装置内部において記録媒 体に対するファイル管理情報を有するようにし、例えば ファイル名などによる外部機器からのダイレクトアクセ スにも対応できるようにする。ファイル管理情報は記録 媒体上に記録されており、その記録媒体から読み出され たファイル管理情報が保持手段に保持されるようにして もよいし、保持手段として、装填される1又は複数の記 録媒体について、それぞれのファイル管理情報を記憶し た記憶部が設けられているようにしてもよい。

ちの要求により記録媒体に対するデータの記録又は再生 を実行している期間は、外部機器からの記録媒体に対す る記録又は再生要求に応じないようにし、また少なくと も外部機器からの要求により記録媒体に対するデータの 記録又は再生を実行している期間は、ホスト機器からの 記録媒体に対する記録又は再生要求に応じないようにす ることで、記録/再生動作、転送動作等が適正に行なわ れるようにする。

[0011]

【発明の実施の形態】以下、本発明の記録又は再生装置 の実施の形態となるデータストレージシステム(例えば HS (Hyper Storage) システムなど) におけるディス クドライブ (記録再生装置) を説明する。 なお説明は次 の順序で行なうとともに、用いられる記録媒体の例とし てROMディスク、RAMディスク、パーシャルROM ディスクをあげる。

- 1. 各種ディスクのエリア構造
- 2. パーシャルROMディスク及びRAMディスクのユ ーザーエリア
- 3. コントロール情報
 - 4. システム構成例
 - 5. ディスクドライブの構成
 - 6. ディスク装填時の動作
 - 7. 記録/再生要求時の動作

【0012】1. 各種ディスクのエリア構造

図1(a)~(d)は各種ディスクメディアを示したも のであり、図1(a)は主データ領域全体が例えばエン ボスピットなどによる再生専用領域(ROM領域)AE とされているROMディスクである。また図1(b)は 【0008】とのために記録又は再生装置において、少 30 主データ領域全体が例えば光磁気領域などによる記録/ 再生可能なリライタブル領域ARWとされているRAM ディスクである。パーシャルROMディスクは例えば図 1 (c) または (d) のような構造を持つ。即ち 1 枚の ディスクの主データ領域においてROM領域AEとリラ イタブル領域ARWが設けられているものである。

> 【0013】図2は、図1(a)~(d)の各ディスク に共通する、外周側から内周側までのエリア構成を示し たものである。ディスク最外周側には736トラック分 のGCP (Gray Code Part) ゾーンが設けられ、内周側 に向かって2トラック分のバッファゾーン、5トラック 分のアウターコントロールSFPゾーン、2トラック分 のバッファゾーン、5トラック分のテストゾーンが設け られる。そしてそのテストゾーンに続いて、ユーザーが 所望のデータの記録を行なうことができるリライタブル 領域ARW及び再生専用のROM領域AEから成る主デ ータ領域としてのユーザーエリアが形成される。 ユーザ ーエリアはバンド0~バンド15の16バンドに分割さ れている。

【0014】図1(a)のROMディスクはユーザーエ 【0010】また制御手段は、少なくともホスト機器か ·50 リアが全てエンボスピットによりデータが記録されたR

OM領域AEとなる。また図1(b)のRAMディスク ではユーザーエリアが全てリイライタブル領域ARWと なる。

【0015】図1(c)(d)のパーシャルROMディ スクでは、バンド0~パンド15の一部がROM領域A E、一部がリイライタブル領域ARWとなる。16パン ドのうち幾つをリライタブル領域ARWとし、幾つをR OM領域AEとするかは製造者側で任意に設定できる。 【0016】ユーザーエリアより内周側には5トラック 分のテストゾーン、2トラック分のバッファゾーン、5 10 にデータエリア内にディフェクト部位が存在した場合、

トラック分のインナーコントロールSFPゾーン、2ト ラック分のバッファゾーン、820トラック分のGCP ゾーンが設けられる。

【0017】GCPゾーン、アウターコントロールSF Pゾーン、インナーコントロールSFPゾーンは、それ ぞれ所定のコントロール情報が記録されるエリアとされ ている。

【0018】 このディスクは、ディスク回転数が定速回 転とされ、ゾーン毎に記録再生クロックが可変される、 いわゆるゾーンCAVディスクとされており、ユーザー 20 への記録等は、ディスクの物理フォーマット処理におい エリアにおけるバンド0~パンド15の16パンドがそ れぞれ特定の記録再生クロックに対応するゾーンとされ ている。

【0019】2、パーシャルROMディスク及びRAM ディスクのユーザーエリア

16パンドで形成されるユーザーエリアについて、リラ イタブル領域ARWの構成を詳しく示したものが図3 (a) (b) 及び図4である。図3 (a) はパーシャル ROMディスクであってユーザーエリアにおけるディス ク外周側にリライタブル領域ARWが設けられた場合、 図3(b)はパーシャルROMディスクであってディス ク内周側にリライタブル領域ARWが設けられた場合、 図4はRAMディスクの場合をそれぞれ示している。

【0020】図3(a)の場合、ユーザーエリアにおい てバンドロ~バンドMまでがリライタブル領域ARWと され、バンド(M+1)~バンド15がROM領域AE とされている。また図3(b)の場合は、ユーザーエリ アにおいてバンド0~バンドNまでがROM領域AEと され、バンド (N+1) ~ バンド15 がリライタブル領 域ARWとされている。図4のRAMディスクについて 40 セットアップシステムを、予めROM領域AE内に記録 は、バンド1~バンド15の全てがリライタブル領域A RWとなる。

【0021】図3、図4からわかるようにリライタブル 領域ARWの先頭となるバンドの先頭領域にはディフェ クトマネジメントエリアDMA 1. DMA 2 が設けら れ、またリライタブル領域ARWの終端となるパンドの 最後の領域にディフェクトマネジメントエリアDMA 3. DMA 4 が設けられる。また図3のパーシャルRO Mディスクの場合で、ROM領域AEと隣接する領域は バッファエリアとされている。

【0022】そして、1パンド毎にデータエリアと、そ のデータエリアに対応する交代エリアが用意される。従 ってリライタブル領域ARWが16バンドの内のnバン ド分とされる場合は、n単位のデータエリアと、n単位 の交代エリアが設けられる。交代エリアとは、データエ リア内において傷などで記録/再生不能となるディフェ クト部位が存在していた場合に、そのディフェクト部位 に代えて用いられる部位を提供するエリアとされる。

【0023】例えば図3(a)に「×」として示すよう その「×」部位に代わる記録領域が矢印で示すように交 代エリア内の領域に設定される。ディフェクトマネジメ ントエリアDMA1~DMA4は、このような交代状況 を管理し、ディフェクト部位を避けた記録/再生が適正 に行なわれるようにする情報が記録されるものである。 【0024】なお、データエリア内のディフェクト部位 の検索、ディフェクト部位に代わる交代エリア上の部位 の指定、ディフェクトマネジメントエリア DMA 1~D MA4としての情報の作成及びリライタブル領域ARW て行なわれることになり、つまり物理フォーマットによ って図3 (a) 又は(b) 又は図4の状態とされること で、リライタブル領域ARWが物理的に記録/再生可能 な状態とされる。

【0025】ただし実際にリライタブル領域ARWに対 してファイル書込等を行なうには、物理フォーマットさ れたディスクに対してさらに論理フォーマットを施し、 リライタブル領域ARWでの記録/再生を管理するファ イルシステムを書き込まなければならない。即ち、物理 30 フォーマットと論理フォーマットが行なわれることで、 実際にユーザーが、RAMディスクやパーシャルROM ディスクを記録メディアとして使用できることになる。 論理フォーマットについての詳しい説明は省略するが、 この論理フォーマットとは、主に、リライタブル領域A RWの先頭位置に、リライタブル領域ARW(パーシャ ルROMディスクの場合はリライタブル領域ARW及び ROM領域AE)でのファイルを管理できるファイルシ ステムを書き込む処理となる。パーシャルROMディス クであれば、この論理フォーマット処理のツールとなる しておくこともできる。

【0026】3. コントロール情報

本例のディスクでは、ディスク上の所定位置に各種のコ ントロール情報が記録されている。この場合の所定位置 とはSFPゾーン(アウターコントロールSFPゾー ン、インナーコントロールSFPゾーン)及びGCPゾ ーンをいう。GCPゾーンには、メディアの物理的な情 報(MO/ROMなど)、メディアタイプ、SFPゾー ンの位置情報などが記録されている。

50 【0027】SFPゾーンにおける各セクター(204

8バイト)には大まかにみて図5のような情報が記録さ れている。

【0028】バイト0~19はGCPゾーンにおけるセ クターのデータ部分20バイトと同じデータが記録され る。例えばメディアの物理的な情報 (MO/ROMな ど)、メディアタイプ (全てエンポスによるROMメデ ィア/全てMOエリアによるRAMメディア/パーシャ ルROMメディアなどの種別)、フォーマットディスク リプタ、SFPゾーンのスタートトラックナンバ、最大 リードパワー、コントロールトラックでのクロックレシ 10 オなどの物理的な管理情報が記録されている。

【0029】バイト20~29はメディアインフォメー ションとしてのデータが記録される。例えばレーザ波 長、反射率、トラックピッチなどのデータである。

【0030】バイト30~99はシステムインフォメー ションとしてのデータが記録される。例えば最大トラッ クナンバ、最大物理プロックアドレス、DDS (Disc D efinition Sector) のスタート物理プロックアドレス、 テストゾーンのトラック数、ユーザーエリアのバイト 数、パーシャルROMディスクやROMディスクの場合 20 の16単位のバンド (バンド0~パンド15) のコント ロール情報等が記録される。

【0031】バイト100~419は、16単位のバン ド(バンド0~バンド15)のそれぞれについての詳し い情報が記録されている。即ち各バンドについてのスタ ートトラックアドレス、総トラック数、総セクター数、 ユーザーエリアとしてのセクター数、パリティセクター 数、前後の各バッファセクターの数、セクターのセグメ ント数、クロックレシオなどが記録される。パイト42 0~2047はリザーブされている。

【0032】SFPゾーンには大まかにこのような情報 が記録されるが、そのなかで、ディスクの種別の識別情 報となるメディアタイプは、SFPゾーンのセクターに おけるバイト1 (第2バイト目) の位置に記録される。 この1バイトには図6のような情報が記録されることに なる。バイト1が「00h」(hを付した数字は16進 表記)、つまり8ビットが「0000000」である ことは、そのディスクがROMメディアであることを示 している。また「20h」「A0h」はそれぞれRAM メディア、パーシャルROMメディアであることを示し 40 ている。

【0033】4. システム構成例

図7は、以上のようなROMディスク、RAMディス ク、パーシャルROMディスクに対応する本例のディス クドライブ (記録再生装置) 1を有するシステム構成例 を示している。

【0034】ディスクドライブ1は通常はホストコンピ ュータからの管理及び制御により記録/再生動作が行な われる。図7には本例のディスクドライブ1として2つ のディスクドライブ1A,1Bが示されているが、ディ 50 ターフェースにより、LANの伝送路4を介したアクセ

スクドライブ1Aはホストコンピュータ3Aに例えばS CSI (SMALL COMPUTER SYSTEM INTERFACE) によって 接続され、ホストコンピュータ3Aからのリード/ライ ト要求に従って記録/再生動作が行なわれるようにされ ている。ディスクドライブ1BはLAN(Loca)Area N etwork) としての伝送路4に直接接続されている。

【0035】また図中ディスクドライブ2は、本発明に 該当しない従来例としてのディスクドライブとなり、こ のディスクドライブ2はホストコンピュータ3BにSC SI接続され、ホストコンピュータ3Bからのリード/ ライト要求によってのみ、記録/再生動作が行なわれ る。ディスクドライブ2におけるディスクの管理を行な うファイルマネージャはホストコンピュータ3Bが保持 する。

【0036】本例のディスクドライブ1A,1Bは、従 来タイプのディスクドライブ2とは異なり、赤外線方式 のデータ通信を行なうインターフェースやLANとして のネーットワーク上に直接接続できるようにするための インターフェースを備えることになる。そしてさらに、 後述するが、ディスクドライブ1A, 1Bにおけるディ スクの記録/再生のためのファイルマネージャは、ディ スクドライブ 1 A、 1 Bがその内部に保持する構成をと

【0037】もちろんディスクドライブ1Aに関するフ ァイルマネージャはホストコンピュータ3Aも持ち、ホ ストコンピュータ3Aはリード要求/ライト要求として のコマンドをディスクドライブ 1 Aに送信することで所 要の記録/再生動作を実行させることができるが、ディ スクドライブ1Aは、ホストコンピュータ3A以外の外 部機器、例えばPDA機器5やノートタイプのパーソナ ルコンピュータ6(以下、ノートパソコン)などからの ファイル名を指定したアクセス要求にも対応することが できる。例えばPDA機器5やノートパソコン6には赤 外線インターフェース手段が搭載されているとした場 合、これらの外部機器とディスクドライブ1の間は赤外 線信号でのインターフェースによりファイル記録/再生 のためのコマンドやデータの送受信を行なうととにな

【0038】つまりディスクドライブ1Aでは、独自に ファイルマネージャを有すること、及び赤外線インター フェースを有することで、ホストコンピュータ3Aを介 さなくとも、PDA機器5やノートパソコン6などの、 赤外線インターフェースを備えた外部機器との間で、要 求された記録再生動作及びデータ通信を行なうことがで

【0039】 とのような動作はディスクドライブ1Bで も同様に可能となり、またディスクドライブ1Aとディ スクドライブ1Bの間の直接のデータ通信も可能とな る。さらにディスクドライブ1Bに関してはLANイン スが可能となる。例えばLANを構成するパーソナルコ ンピュータやPDA機器などの情報機器7を考えた場 合、この情報機器7はディスクドライブ1Bに対してフ ァイル名などを指定して記録/再生動作を要求すること ができる。ホストコンピュータ3A、3Bも同様であ る。その他通信のインターフェースは、無線LANやR S-232Cなどいろいろ考えられるが、本例として は、LANと赤外線についての例をあげる。

【0040】5. ディスクドライブの構成 本例のディスクドライブ1(1A, 1B)の構成を図8 に示す。ディスクドライブ1は、SCSIによって接続 されたホストコンピュータ3A(例えばパーソナルコン ピュータ)との間で、コマンド及びデータの受け渡しが 「可能と構成され、ホストコンピュータ3Aからのコマン ド及びデータの供給に応じてディスク90に対するデー タの記録を行ない、またホストコンピュータ3Aからの コマンドに応じてディスク90からデータを読み出し、 ホストコンピュータ3Aに供給する動作を行なう。とと でディスク90とは、上述してきたROMディスク、R AMディスク、又はパーシャルROMディスクである。 【0041】ディスクドライブコントローラ10(以 下、コントローラ) はホストコンピュータ3 A との間の 通信及びディスクドライブ1の記録動作、再生動作の全 体の制御を行なう。コントローラ10はバス27で通信 可能とされているDSP(デジタルシグナルプロセッ サ) 19を介して実際の記録/再生駆動を実行させる。 DSP19は、いわゆるサーボドライバとしての機能を 持ち、A/D変換器18から供給されるサーボ情報に応 じてスピンドルドライバ21に対してスピンドル駆動制 御信号を供給し、スピンドルモータ22に駆動信号を印 30 加させることで、ディスク90のCAV駆動を実行させ る。

【0042】また光学ヘッド15におけるレーザダイオ ード15aからのレーザ発光動作を実行させるために**レ** ーザドライバ16に駆動制御信号を出力し、レーザ発光 制御を行なう。レーザダイオード15aからのレーザ光 は図示しない光学系を通り、対物レンズ15 bを介して ディスク90に照射される。またディスク90からの反 射光は図示しない光学系を通ってフォトディテクタ15 cに照射され、電気信号として取り出される。

【0043】フォトディテクタ15cで得られる電気信 号は【-V/マトリクスアンプ17に供給され、電流/ 電圧変換された後、マトリクス演算アンプにより各種信 号が取り出される。即ち、ディスク90のROM領域A Eからの再生データとされるべきRF信号、ディスク9 0のリライタブル領域ARWからの再生データとされる べきMO信号、フォーカスエラー信号、トラッキングエ ラー信号、フロントAPC信号などが抽出される。

【0044】サーボ情報であるフォーカスエラー信号、 トラッキングエラー信号、フロントAPC信号はA/D 50 ようにこのディスクドライブ1自体がディスク90に関

変換器18でデジタルデータ化されてDSP19に供給 される。DSP19は、フォーカスエラー信号、トラッ キングエラー信号に応じてサーボ駆動信号を発生させ、 PWMドライバ20に供給する。PWMドライバ20は 光学ヘッド15内のフォーカスコイル、ガルバノモー タ、スライドモータに対する駆動電力を供給する。

【0045】即ちフォーカスエラー信号に基づいたフォ ーカスサーボ駆動信号によりPWMドライバ20がフォ ーカスコイルに駆動電力を印加することで対物レンズが 10 ディスクに接離する方向に駆動されてフォーカス制御が 行なわれ、またトラッキングエラー信号に基づいたトラ ッキングサーボ駆動信号、スライドサーボ駆動信号によ りPWMドライバ20がガルバノモータ、スライドモー タに駆動電力を印加することでトラッキング制御、スレ ッド移動制御が行なわれる。またDSP19はフロント APC信号に応じてレーザドライバ16を制御し、レー ザ出力レベルを適正に保つようにしている。

【0046】ディスク90に対する再生時において読み 出されるデータは、 I-V/マトリクスアンプ17から 20 RF信号もしくはMO信号として得られる。 I-V/マ トリクスアンプ17からの出力はゲイン/オフセットコ ントロール部23で適切な電位レベルとされ、A/D変 換器24でデジタルデータ化される。そしてデジタルデ ータ化された信号はエンコーダ/デコーダ部12に供給 され、デジタルフィルタ処理、ビタビ復号処理、NRZ 復号処理、デスクランブル処理等を施され、再生データ とされる。この再生データはバッファメモリ11に蓄積 された後、所定のタイミングでコントローラ10によっ てSCSI処理部26に送られ、ホストコンピュータ3 Aに転送される。

【0047】なお、再生処理のための再生クロック及び 再生信号に同期した各種タイミング生成のためにA/D 変換器24の出力はPLLタイミングジェネレータ25 にも供給され、いわゆるPLL動作により再生クロック 及びその再生クロックに基づいた各種タイミング信号が 形成される。

【0048】ホストコンピュータ3Aから記録要求コマ ンド及び記録すべきデータがSCSI処理部26を介し て供給された場合は、コントローラ10はそのデータを 40 バッファメモリ11に蓄積してから所定の転送レートで エンコーダ/デコーダ部12に供給し、実際にディスク 90上に記録を行なう場合のデータ形態にエンコードさ せる。そしてそのエンコードされたデータは磁気ヘッド ドライバ13に供給され、磁気ヘッドドライバ13は記 録データに応じて磁気ヘッド14からディスク90に対 する磁界印加動作を実行する。なお、記録時にはレーザ ダイオード 15 a からは記録用の高レベルのレーザ出力 が実行されている。

【0049】本例のディスクドライブ1では、上述した

10

するファイルマネージャを保持するようにし、またその ファイルマネージャを用いてホストコンピュータ3Aか らの制御がなくとも必要な記録再生動作ができるように されている。このため、バス27にはCPU28、RA M29、フラッシュメモリ30が接続されている。また 赤外線インターフェースを構成することになる赤外線コ ントローラ31と送受信部32、及びLANインターフ ェースを構成することになるネットワークコントローラ 33と図7の伝送路4に接続されるLAN通信部34が 設けられている。

11

【0050】なお、図10ではディスクドライブコント ローラ10にバッファメモリ11を制御するバッファメ モリコントローラ、及びSCSI処理部26を制御する SCSIコントローラとしての機能が含まれているとし てブロック化している。赤外線コントローラ31は、デ ィスクドライブコントローラ10内のバッファメモリコ ントローラとの間でデータ転送のための制御信号SG (例えば転送のリクエスト信号や転送クロック等) のや りとりを行うことで、バッファメモリ11との間でのデ ータ授受が可能とされている。同様にネットワークコン 20 トローラ33も、ディスクドライブコントローラ10内 のバッファメモリコントローラとの間でデータ転送のた めの制御信号SG(例えば転送のリクエスト信号や転送 クロック等) のやりとりを行うことで、バッファメモリ 11との間でのデータ授受が可能とされている。

【0051】なお、この例においては、コントローラと しての機能としては、ディスクドライブ制御、バッファ メモリ制御(メモリマネージャ)、SCSI制御、赤外 線インターフェース制御、ネットワークインターフェー ス制御という、4つの制御機能と1つのメモリマネージ 30 ャ機能が必要としているが、これらの部位は全て1チッ ブのコントローラとして集積化することもできる。

【0052】ディスク固有の管理情報となるファイルマ ネージャを保持する部位としてはRAM29もしくはフ ラッシュメモリ30となる。ファイルマネージャをディ スクドライブ1内で保持する方式としては、ファイルマ ネージャとしてのデータ (ソフトウエア) をディスク9 0 に記録しておき、ディスク装填時にそれを読み込んで RAM29に展開するという方式と、予め各ディスク9 0に関するファイルマネージャをフラッシュメモリ30 などの固体メモリに保持しておくという方式が考えられ る。

【0053】ディスク90から読み込む方式を採用する 場合は、フラッシュメモリ30において常にファイルマ ネージャを保持しておくようにする必要はない。つまり この場合はフラッシュメモリ30を設ける必要はない。 またフラッシュメモリ30においてファイルマネージャ を保持する方式を採用する場合は、ディスク90にファ イルマネージャを記録しておくこと、及びディスク90 から読み込んだファイルマネージャを展開するためのR 50 Oの保持されているファイルマネージャを用いたディス

AM29を用意する必要はない。なお、もちろん常にフ ァイルマネージャを保持するためのメモリを、必ずしも フラッシュメモリとする必要はなく、他の種のメモリを 用いてもよい。また、ディスクから読み込むという動作 形態とはなるが、フラッシュメモリ30を用いる場合と 同等の機能となる方式として、パーシャルROMディス クのROM領域にファイルマネージャを保持することも 考えられる。

[0054] CPU28はRAM29もしくはフラッシ ュメモリ30に保持されているファイルマネージャを用 いて、コントローラ10に対して所要のデータファイル の記録/再生動作を指示する。即ち赤外線コントローラ 31やネットワークコントローラ33を介する外部機器 との通信により必要な記録/再生動作制御を行なうとと もに、赤外線コントローラ31やネットワークコントロ ーラ33に対してのデータの送受信動作の制御を行な

【0055】赤外線コントローラ31は外部機器から赤 外線で送信され、送受信部32で受信されたコマンドや データをデコードし、CPU28やコントローラ1.0 (バッファメモリ11) に転送する。またCPU28か らの通信情報やコントローラ10(バッファメモリ1 1) から供給される再生データに対して赤外線信号とし ての必要なエンコードを行ない、送受信部32から外部 機器に対して送信する動作を行なう。同様にネットワー クコントローラ33はLAN伝送路4をLAN通信部3 4で受信されたコマンドやデータをデコードし、CPU 28やコントローラ10 (バッファメモリ11) に転送 する。またCPU28からの通信情報やコントローラ1 0 (バッファメモリ11) から供給される再生データに 対して赤外線信号としての必要なエンコードを行ない、 LAN通信部34からLANネットワークに対して送信 する動作を行なう。なお無線LAN通信部34aを備え て無線LANに対応できるようにすることも考えられ る。

【0056】 このようなディスクドライブ1 におけるソ フトウエアの機能ブロック構成は図9のようになる。即 ちCPU28などのハードウエア処理、モニター処理を 基礎として、LANインターフェース処理、赤外線イン ターフェース処理、SCSIインターフェース処理、ド ライブ処理、ファイルマネージャ処理、キャッシュ処 理、バックグラウンド処理が構成されることになる。し ANインターフェース処理はネットワークコントローラ 33に対する制御及びLANネットワークを通じたデー タ送受信/コマンド送受信に関する処理となる。 赤外線 インターフェース処理は、赤外線コントローラ31に対 する制御及び赤外線通信による外部機器とのデータ送受 信/コマンド送受信に関する処理となる。ファイルマネ ージャ処理は、RAM29もしくはフラッシュメモリ3 ク90への記録/再生動作管理に関する処理である。S CSIインターフェース処理は、ホストコンピュータ3 Aとの通信に関する処理、ドライブ処理は実際の記録/ 再生制御に関する処理である。さらにデータ読出に関す るキャッシング処理や、バックグラウンド処理も構成さ れる。

13

【0057】なお、本例ではホストコンピュータ3A以 外の外部機器に対するインターフェースとして、赤外線 インターフェース構成とLANインターフェース構成が とられているが、必ずしもこの両方を備える必要はな 67

【0058】6. ディスク装填時の動作

上述したようにディスクドライブ1の内部でファイルマ ネージャを保持する方式としては個々のディスク90に ファイルマネージャとしてのデータを記録しておき、デ ィスク装填時にファイルマネージャを読み込んでRAM 29に展開するようにする方式と、ファイルマネージャ を記録したフラッシュメモリ30を設ける方式がある。

【0059】 ととでは、まずディスク90からファイル マネージャを読み込んでRAM29に展開する方式を採 20 コードが記録される。そして続く6バイトでファイル1 用する場合の、ディスク装填時の動作に関して、CPU 28及びコントローラ10が行なう処理を図10~図1 3で説明する。そしてその後に図14でファイルマネー ジャを記録したフラッシュメモリ30を設ける方式につ いての処理例を、また図15で両方式を併用する処理例 を説明する。

【0060】図10に示すように、ディスクドライブ1 にディスク90が装填されると、CPU28は、まずス テップF101として、そのディスク90の種別を判別する か、ROMディスクであるか、パーシャルROMディス クであるか、を判別する。この判別処理は、例えば図 5、図6で説明したディスク上のSFPゾーンのデータ を読み込み、そのなかのメディアタイプコードを確認す る処理となる。

【0061】そしてRAMディスクであると判断された 場合は、ステップF102に進み、リラタブル領域の最後の セクターの読み込み処理を行なう。またROMディスク もしくはパーシャルROMディスク(物理フォーマット 済のパーシャルROM)であると判断された場合は、ス 40 応するために、はじめからファイルマネージャをリライ テップF103に進み、ROM領域の最後のセクターの読み 込み処理を行なう。

【0062】ファイルマネージャはディスク90上の或 る領域に記録されるものであるが、とのディスク上のフ ァイルマネージャの記録位置などを管理するファイルシ ステム情報が、RAMディスクの場合はリライタブル領 域の最後のセクターに、またROMディスクもしくはパ ーシャルROMディスクの場合は、ROM領域の最後の セクターに記録されるようにしている。

【0063】従ってステップF102もしくはF103の処理

は、ファイルシステム情報を読み込む処理となる。な お、ファイルシステム情報の記録位置は、必ずしもRA Mディスクのリライタブル領域の最後のセクター、もし くはROMディスク、パーシャルROMディスクでのR OM領域の最後のセクターに記録すると設定しなくても よい。このためステップF102、F103の処理としては、フ ァイルシステム情報が記録されるセクターの設定に応じ て、そのセクターの読出処理とすればよい。

【0064】本例の場合で、RAMディスクのリライタ 10 ブル領域の最後のセクター、もしくはROMディスク、 バーシャルROMディスクでのROM領域の最後のセク ターに記録されるファイルシステム情報は、例えば図1 2 (a)~(d)のような情報となる。図12 (a)は 論理フォーマットがされていない状態でのパーシャルR OMディスクにおける例えばROM領域の最後のセクタ ーとしてのファイルシステム情報の例を示している。

【0065】との場合ファイルシステム情報のヘッダと して先頭の24バイトが用いられ、例えば『HS FI LE PROM SYSTEM」という文字に相当する Dが記録される。とのファイル I Dとはファイル形態を 示す識別コードとなり、例えばFAT12、FAT1 6、HFSなどのファイルシステムの種類を示す情報と なる。(FAT;File Allocation Table、HFS;Hi erarchy File System)

【0066】ファイル 1 Dに続く2 バイトに 1 セクタ当 たりのバイト数、次の1バイトで1アロケーション当た りのセクタ数が記録される。さらに続く8パイトでファ イルマネージャのスタートセクターすなわちファイルマ ことになる。即ちディスク90がRAMディスクである 30 ネージャの記録位置が記述され、次の4パイトでファイ ルマネージャとしてのロードファイルの全セクター数が 記述される。

> 【0067】 これによってディスク90上でのファイル マネージャが記録されている部分(スタートセクターか らセクター数分の領域)が示される。ファイルマネージ +の位置はROM領域内でもよいし、リライタブル領域 内でもよい。ただし随時、記録、書き換え、消去が行な われるリライタブル領域を有するパーシャルROMで は、ファイルマネージャに必要とされるデータ更新に対 タブル領域内に設定しておくことが考えられる。

> 【0068】続く1バイトに、エンドIDとして「FF h」が記録され、ファイルシステム情報のセクターとし ての実データの終了が示される。

【0069】図12(b)は論理フォーマットがされて いる状態でのパーシャルROMディスクにおける例えば リライタブル領域の最後のセクターとして記録されるフ ァイルシステム情報の例を示している。この場合ファイ ルシステム情報のヘッダとして先頭の24パイトは、例 50 えば「HS FILE PRAM SYSTEM」とい

う文字に相当するコードが記録され、上記図12(a)の場合と区別される。以降のデータは図12(a)と同様である。

15

【0070】なお図10のステップF101でパーシャルR OMディスクと判断された場合は、ステップF103でRO M領域の最終セクターとしてのファイルシステム情報、すなわち図12(a)のセクターを読み込むものとしたが、論理フォーマット済のパーシャルROMディスクである場合は、ステップF102に進んでリライタブル領域の最後のセクターとしての、図12(b)のファイルシス 10 テム情報のセクターを読み込むようにすることも考えられる。

【0071】また論理フォーマットによって図12 (b) のファイルシステム情報が形成されると、ディス ク上に図12(a)(b)の2つのファイルシステム情 報が併存することになるが、その場合は図12(b)の ファイルシステム情報を用いてアクセス(後述するステ ップF104以降の処理)を行う。なぜなら、図12(a) (b) の2つのファイルシステム情報は、同一内容であ る場合も考えられるが、必ずしも同一でなくてもよく、 特に図12(b)のファイルシステム情報は後から自由 に設定できるため、この図12(b)のファイルシステ ム情報を優先させることが好適であるためである。とこ ろが、もし図12(b)のファイルシステム情報を用い てアクセスしても、後述のステップF106の処理としてフ ァイルマネージャが認識できなかった場合は、図12 (a) のファイルシステム情報を用いるようにすればよ い。なお、その場合はリライタブル領域への書き込み動 作を禁止することが適切である。

【0072】また、図12(a)(b)の2つのファイルシステム情報が併存するときに、互いに異なるファイルマネージャを示す形態を採ることもできる。例えばROM領域でのファイルを管理するファイルマネージャと、リライタブル領域でのファイルを管理するファイルマネージャとを別個に形成し、各ファイルマネージャがそれぞれ図12(a)(b)のファイルシステム情報で示されるようにしてもよい。

【0073】図12(c)はRAMディスクの場合における、リライタブル領域の最後のセクターに形成されるファイルシステム情報の例を示している。この場合ファイルシステム情報のヘッダとしての先頭の24パイトは、例えば「HS FILE RAM SYSTEM」という文字に相当するコードが記録され、上記図12(a)(b)の場合と区別される。以降のデータは図12(a)(b)と同様である。

【0074】図12(d)はROMディスクの場合にお 別するとともに、そのファイル管理情報の種別を示すと とのできる情報となる。そして図18により後述する いシステム情報の例を示している。この場合ファイルシ が、外部機器からのディスクアクセス要求があった際に ステム情報のヘッダとしての先頭の24バイトは、例え は、CPU28はファイルシステム認識フラグの状態に は『HS FILE ROM SYSTEM』という文 50 より、その要求に応じたアクセス処理の実行/不実行を

字に相当するコードが記録され、上記図12(a) (b)(c)の場合と区別される。以降のデータは図1 2(a)(b)(c)と同様である。

【0075】ステップF102もしくはF103の処理でファイルシステム情報が記録されている可能性のあるセクターを読み込んだら、そとに図12(a)~(d)における各先頭24バイトのファイルシステム情報のヘッダーが存在したか否かを判別する(F104)。

【0076】ファイルシステム情報のヘッダーが存在しない場合とは、そのディスクは本例の動作、すなわちディスクドライブ1の内部にファイルマネージャを展開する動作に対応できないディスクであり、そのままステップF116に進んで、ファイルシステム認識フラグをオフとして処理を終了する。すなわちこの場合は、ディスクドライブ1自体にはファイルマネージャは存在しないことになるため、そのディスク90に関する記録/再生動作はホストコンピュータ3Aにおけるファイルマネージャを用いてのみ可能となり、PDA機器5やノートパソコン6などの外部機器からの直接アクセスはできないものとなる。

【0077】ところが、ファイルシステム情報のヘッダーが存在したら、ディスク90上にファイルマネージャが記録されていることになるため、ステップF105においてファイルマネージャの記録セクターを判別する。つまり図12のファイルシステム情報におけるファイルマネージャのスタートセクターやファイルマネージャのセクタ数などの情報を読み込む。そしてステップF106で実際のファイルマネージャの読み込み及び起動を行なう。すなわち、ファイルマネージャをディスク90から読み込んでRAM29に展開するとともに、そのファイルマネージャによる起動によりCPU28は、ホストコンピュータ3Aを介さないでディスク90に対する所要のファイル記録/ファイル再生動作が可能となる。

【0078】次にステップF107で、ユーザーエリア先頭 のセクター (いわゆるロジカルブロックアドレス0のセ クター) の読み込みを行なう。 つまり実際のファイル構 造が記録される先頭部分である。とのステップF107以降 の処理は、ファイルシステム情報及びファイルマネージ ャと、実際のデータファイルの整合の確認及び確認され 40 たファイルシステムの種別に応じたフラグ設定(ファイ ルシステム認識フラグの設定)を行なう処理となる。 【0079】ファイルシステム認識フラグとは、装填さ れているディスク90に対応するファイルマネージャを RAM29 (後述する図15, 図16の場合はフラッシ ュメモリ30も含む)に保持できている状態か否かを識 別するとともに、そのファイル管理情報の種別を示すと とのできる情報となる。そして図18により後述する が、外部機器からのディスクアクセス要求があった際に は、CPU28はファイルシステム認識フラグの状態に 決定することになる。

【0080】ファイルシステムの種別としては、説明 上、FAT12, FAT16, HFSとする。もちろん 本例に適用できるファイルシステムが、これらに限られ るものではない。

17

【0081】まず、図11に示したファイルシステム情 報においてファイル I DがFAT12もしくはFAT1 6であった場合は、ロジカルブロックアドレス0からの 実際のファイル構造は図13のようになっているはずで ある。先頭セクターに IPL (Initial program Loarde 10 r)領域が形成され、同図右側にその内容を概略的に示 すように、バージョン名、1セクタあたりのバイト数、 1アロケーションあたりのセクタ数、FAT数、ルート ディレクトリのエントリ数など、ファイルシステムの管 理情報が記録される。

【0082】このIPL領域の他に、FAT1領域、F AT2領域、ルートディレクトリ領域、データ領域など が設けられ、FATシステムが構築されている。図12 に示したファイルシステム情報においてファイルIDが FAT12もしくはFAT16であった場合は、ステッ 20 プF107の処理でまず I P L 領域が読み込まれることにな り、図12に示すようにその中のFAT-IDを確認す ることになる。FAT-IDとしてはFAT12、FA T16などに対応するコードが記述されているが、この FAT-IDが正しく確認できた場合は、ステップF108 からF109に進む。そして、FAT-IDに従ってFAT 1領域、FAT2領域のヘッダを確認する。

【0083】CCでFAT1領域、FAT2領域のヘッ ダが正しく確認できなかった場合は、何らかの事情によ りFATシステムが適正に構築されていない場合とな る。この場合は、ステップF116に進んで、ファイルシス テム認識フラグをオフとして処理を終了する。

【0084】との場合、RAM29に展開されたファイ ルマネージャは、そのディスク90のファイル構成に正 しく対応していないことになる。従ってファイルシステ ム認識フラグをオフとすることでディスクドライブ1内 にファイルマネージャは存在しないとみなし、そのディ スク90に関する記録/再生動作はホストコンピュータ - 3 A におけるファイルマネージャを用いてのみ可能と し、PDA機器5やノートパソコン6などの外部機器か 40 らの直接アクセスによるディスク90に関する記録/再 生動作はできないものとする。

【0085】FAT1領域、FAT2領域のヘッダが正 しく確認できた場合は、ステップ F110 に進み、FAT-IDに従ってルートディレクトリの存在を確認する。ル ートディレクトリの存在が確認できなかった場合は、と れもFATシステムが適正に構築されていない場合とな る。従ってこのときも、ステップF116に進んで、ファイ ルシステム認識フラグをオフとして処理を終了する。

ルートディレクトリの存在が確認され、すなわち実ファ イルとしてFATファイルが確認されたら、CPU28 の処理はステップF114に進んでファイルシステム認識フ ラグをFAT (FAT12またはFAT16) に対応す る値にセットして処理を終える。との場合、CPU28 はディスク90におけるFAT12またはFAT16の ファイルシステムに対応して、そのファイルマネージャ がRAM29に展開されていることが確認されたことに なる。これにより、以降はPDA機器5やノートパソコ ン6などの外部機器からファイル名を指定したアクセス の要求があった場合などに、CPU28がRAM29に 保持するファイルマネージャを用いて(ホストコンピュ ータ3Aの制御に基づかないで)、ディスク90に対す るファイルの記録/再生を実行できることになる。

【0087】図12に示したファイルシステム情報にお いてファイルIDがHFSであった場合は、ステップF1 07で読み込むロジカルブロックアドレス0 (セクター 0) の先頭には、HFSのファイルシステムであること の I Dとなるコード (マジックキー) が記録されている はずである。

【0088】もし、このHFS-IDが存在しない場合 は、ディスクにはHFSとしてファイルシステムが構築 されていないことになり、つまりRAM29に展開され たファイルマネージャは、そのディスク90のファイル 構成に正しく対応していないことになる。従ってステッ プF111からF116に進んで、ファイルシステム認識フラグ をオフとすることでディスクドライブ1内にファイルマ ネージャは存在しないとみなし、そのディスク90に関 する記録/再生動作はホストコンピュータ3Aにおける ファイルマネージャを用いてのみ可能とし、PDA機器 5やノートバソコン6などの外部機器からの直接アクセ スによるディスク90に関する記録/再生動作はできな いものとする。

【0089】一方、HFS-IDが存在した場合は、ス テップF111からF112に進む。ことではセクター0の情報 からパーティションマップの情報を確認し、さらにドラ イブマップを探して、パーティションマップのマジック 番号(マジックキー)が適正な値であるか否かを確認す る。ととで正しく確認できなかった場合は、ステップF1 13からF116に進んで、ファイルシステム認識フラグをオ **フとする。**

【0090】正しく確認できた場合は、実ファイルとし てHFSファイルが確認されたことになり、CPU28 の処理はステップF115に進んでファイルシステム認識フ ラグをHFSに対応する値にセットして処理を終える。 この場合、CPU28はディスク90におけるHFSと してのファイルシステムに対応して、そのファイルマネ ージャがRAM29に展開されていることが確認された ことになり、すなわち以降は、PDA機器5やノートバ 【0086】FAT1領域、FAT2領域のヘッダ及び 50 ソコン6などの外部機器からファイル名を指定したアク

19

セスの要求があった場合などに、CPU28がRAM2 9に保持するファイルマネージャを用いて(ホストコン ピュータ3Aの制御に基づかないで)、ディスク90に 対するファイルの記録/再生を実行できることになる。

【0091】なお実ファイルがHFSファイルであった 場合の、ステップF107→F111→F112→F113の処理を具体 的に示したものが図11である。即ちステップF107で は、上記の通りセクター〇(ロジカルブロックアドレス 0)の情報を読み込むことになるが、HFSファイルで あった場合、このセクター0の読込とは、デバイスドラ 10 イバが記録されているセクターとサイズの読込処理とな る。そしてまた、セクター0の先頭2パイトはマジック キーと呼ばれ、との値が「4552h」であれば適正と される。そして先頭2パイトが「4552h」でなけれ ば、適正なHFSファイルでないとして、ステップF111 から図10のステップF116に進むことになる。

[0092] 先頭2パイトが「4552h」であれば、 読み込んだセクター0のデータは適正データとされステ ップF111からF112に進む。そして次にセクター1(ロジ カルブロックアドレス1)の情報を読み込む。このセク 20 ター1の読込とは、パーティションマップの読込であ る。パーティションマップには、パーティションの始ま り位置、終了位置、情報内容(ドライバやファイルシス テムなどの情報種別)などが書き込まれている。また、 セクター1の先頭2パイトもマジックキーと呼ばれ、と の値が「504Dh」であれば適正とされる。

【0093】セクター1の先頭2パイトが「504D h」でなければ、適正なHFSファイルでないとして、 ステップF113から図10のステップF116に進むことにな る。セクター1の先頭2バイトが「504Dh」であれ 30 ば、適正なHFSファイルとされ、つまり確認OKと判 断されて、ステップF115に進み、上述の通り、ファイル システム認識フラグをHFSに対応する値にセットして 処理を終える。

【0094】以上、ディスク90からファイルマネージ ャを読み込んでRAM29に展開する方式を採用する場 合の、ディスク装填時の動作を説明したが、ファイルマ ネージャを記録したフラッシュメモリ30を設ける方式 を採用する場合は、装填されたディスク90の実ファイ ルがフラッシュメモリ30内の或るファイルマネージャ 40 に正しく対応するか否かを判断して、ファイルシステム 認識フラグを設定する処理を行なうことになる。

【0095】この場合の処理例を図14に示す。なお、 図10の処理と同一の処理内容となるステップは、同一 のステップ番号を付し、説明を省略する。また、図10 の処理例の場合で説明したように、ディスク90の例え ば最終セクタに記録されるファイルシステム情報には、 ファイルマネージャのスタートセクタとしての情報が記 録されるが、フラッシュメモリ30を設けてファイルマ ネージャを保持する場合は、必ずしもディスク90内に 50 ステップF107の処理の間に、図15に示すステップF14

ファイルマネージャを保持しておく必要がない。そして 保持しない場合は、ファイルマネージャのスタートセク タとしての情報は記録されないようにするか、もしくは ファラッシュメモリ内の特定のファイル(ファイルマネ ージャとしてのファイル)を識別する情報を記録するよ うにしてもよい。なお、このようにフラッシュメモリ3 0を設けてファイルマネージャを保持する場合に、ディ スク90内にも同じファイルマネージャを保持すること があり得ることはいうまでもない。

【0096】そしてフラッシュメモリ30に保持するフ ァイルマネージャを用いる場合は、装填されたディスク 90と、フラッシュメモリ30内の或るファイルマネー ジャとで対応関係の照合がとれればよいものであるが、 この照合には、ディスク90に記録されたファイルシス テム情報を用いるようにしてもよいし、またディスク9 0 にファイルマネージャが記録されている場合はそのフ ァイルマネージャの内容と、フラッシュメモリ30内の 或るファイルマネージャを比較することで照合をとるよ うにしてもよい。

【0097】図14の処理は、図10のステップF105、 F106の処理が、図14に示すステップF130、F131の処理 となる点で異なるものとなる。即ちステップF104でファ イルシステム情報のヘッダが確認されたら、例えばその ファイルシステム情報に基づいて、当該装填されている ディスク90に対応するファイルマネージャがフラッシ ュメモリ30に記憶されているか否かを判断する。もし ディスク90に対応するファイルマネージャがフラッシ ュメモリ30に記憶されていなければ、ステップF116に 進んで、ファイルシステム認識フラグをオフとする。す なわちこの場合は、ディスクドライブ1自体にはファイ ルマネージャは存在しないことになるため、そのディス ク90に関する記録/再生動作はホストコンピュータ3 Aにおけるファイルマネージャを用いてのみ可能とな り、PDA機器5やノートパソコン6などの外部機器か ちの直接アクセスはできないものとなる。

【0098】一方、ディスク90に対応するファイルマ ネージャがフラッシュメモリ30に記憶されていれば、 ステップF131でフラッシュメモリ30からファイルマネ ージャを読み込む。そして以降、ステップF107から、上 記図10の場合と同様の処理を行ってファイルシステム 認識フラグを設定する。

【0099】フラッシュメモリ30にファイルマネージ ャを保持する場合は、このような処理を採用してもよい が、さらにディスク90にもファイルマネージャが記録 されることを考慮すれば、図15のような処理も考えら れる。図15において、図10の処理と同一の処理内容 となるステップは、同一のステップ番号を付し、説明を 省略する。

【0100】図15の処理は、図10のステップF106と

0、F141、F142の処理が加わる点で異なるものとなる。 即ちステップF104でファイルシステム情報のヘッダが確 認されたら、図10の場合と同様にステップF105でファ イルマネージャの記録セクタを判別し、ステップF106で そのファイルマネージャの読込を行う。ファイルマネー ジャがRAM29に良好に読み込めれば、ステップF140 からF107に進む。ところが、何らかの事情でファイルマ ネージャが読み込めない場合もある。例えばそのディス ク90にファイルマネージャが形成されていなかった場 合や、ファイルマネージャとしてのデータ部分が何らか 10 略する。 の事故で破損され、読み出し不能となった場合などであ

【0101】そとで読込NGとなった場合は、ステップ F140からF141に進み、フラッシュメモリ30内にそのデ ィスク90に対応するファイルマネージャが記憶されて いるか否かを判断する。もしディスク90に対応するフ ァイルマネージャがフラッシュメモリ30に記憶されて いない場合、つまりディスク90からもフラッシュメモ リ30からも読み込めない場合は、ステップF116に進ん で、ファイルシステム認識フラグをオフとする。との場 20 合は、ディスクドライブ1 自体にはファイルマネージャ は存在しないことになるため、そのディスク90に関す る記録/再生動作はホストコンピュータ3Aにおけるフ ァイルマネージャを用いてのみ可能となり、PDA機器 5やノートバソコン6などの外部機器からの直接アクセ スはできないものとなる。

【0102】一方、ディスク90に対応するファイルマ ネージャがフラッシュメモリ30に記憶されていれば、 ステップF141からF142に進み、フラッシュメモリ30か に進む。ディスク90もしくはフラッシュメモリ30か らファイルマネージャを読み込んでステップF107に進ん だ以降は、上記図10の場合と同様の処理を行ってファ イルシステム認識フラグを設定する。

[0103] この図15の処理の場合は、ファイルマネ ージャが記録されているディスクと記録されていないデ ィスク(ファイルマネージャがフラッシュメモリ30に 保持されているディスク) に対する対応可能な幅が広が り、またファイルマネージャが記録されているディスク であっても、そのファイルマネージャをフラッシュメモ 40 リ30にも保持するようにしておけば、ディスク90か らのファイルマネージャ読込不能の原因となる事故等が 発生しても、正常に対応できるようになる。

【0104】なお、図15の処理において、先にフラッ シュメモリ30内を確認し、フラッシュメモリ30にフ ァイルマネージャがなかった場合に、ディスク90から のファイルマネージャの読込を行うようにしてもよい。 【0105】7. 記録/再生要求時の動作

次に、ホストコンピュータ3Aからの記録/再生要求が あった場合の動作、及びPDA機器5やノートパソコン 50 17で後述する。

6などの外部機器から赤外線インターフェースによるフ ァイルの記録/再生要求があった場合の動作を説明す る。なお、例えば図7の外部機器7からLANを通じた 記録/再生要求があった場合の動作(ネットワークコン トローラ33. LAN通信部34によるインターフェー ス) については、赤外線インターフェースによるファイ ルの記録/再生要求があった場合の動作とは、そのイン ターフェース形態に応じた入出力方式の違いのみで、デ ィスクドライブ1の動作は概略同様となるため説明を省

【0106】図16にホストコンピュータ3Aからの記 録/再生要求があった場合、すなわちSCSIにおける セレクションが発生した場合のCPU28及びコントロ ーラ10による処理を示す。ホストコンピュータ3Aか ちディスクドライブ 1 に対する記録/再生要求としてS CSILのセレクションが発生したら、CPU28はス テップF201としてまず他のインターフェースに関するコ マンド処理フラグの状態を確認する。

【0107】コマンド処理フラグとは、本例ではSCS [処理フラグ、赤外線 [F処理フラグ、LAN-] F処 理フラグとする。これらのコマンド処理フラグは図1 6、図18で設定される処理において設定されるフラグ であり、それぞれのインターフェースによる通信実行状 態を識別するフラグである。

【0 1 0 8 】ステップF201における他のインターフェー スに関するコマンド処理フラグとは、赤外線IF処理フ ラグ及びLAN-IF処理フラグとなる。なお、図1 図18では説明の簡略化のためにLAN-IF処理 フラグについては考えないものとするが、LAN-IF らファイルマネージャを読み込む。そしてステップF107 30 処理フラグは、後述する赤外線【F処理フラグが赤外線 インターフェースによる処理実行中にオンとなることと 同様に、LANインターフェースによる処理実行中にオ ンとなるものである。

> [0109] 赤外線 I F処理フラグ (又はLAN-IF 処理フラグ)がオンであった場合は、それらのインター フェース上での通信が実行中であることになる。そこで ステップF202からF203に進んで、SCSI、すなわちホ ストコンピュータ3Aに対してステイタス情報として 『BUSY』を返す。 つまりホストコンピュータ 3 Aか らの要求に対応できないことを示す処理を行なうことに なる。

> [0110] ただし、ホストコンピュータ3Aの機種 (即ちオペレーティングシステムの種類) によっては、 SCSIにより「BUSY」が返されると、良好な動作 が不能となるものもある。その場合は、ホストコンピュ ータ3 Aからのコマンドを受けた際に、ホストコンピュ ータ3Aをそのまま待機させるような処理(例えば擬似 的にディスク未装填という状況とするなど)を行うよう にするとよい。このような場合の処理例については、図

【0111】ステップFQQの時点で赤外線IF処理フラグ(及びLAN-IF処理フラグ)がオフであった場合は、現在それらのインターフェース上での通信が行なわれておらず、ホストコンピュータ3Aからの要求に対応できることになる。そとでステップFQQQからFQQ4に進み、まずホストコンピュータ3Aからカートリッジロックコマンドが送信されてきたか否かを判断する。そして送信されていた場合はカートリッジロック処理を行なう(FQO5)。

23

【0112】カートリッジロックとは、ホストコンピュ 10 る。
ータ3Aがディスク90への記録/再生のためにディス
クドライブ1の動作をホストコンピュータ3Aに対して
専用化させた状態に設定する処理となる。なお、例えば
ホストコンピュータ3Aの電源をオンとしてシステム起
動を行なう際のデバイスチェックなどのために、ホスト
コンピュータ3Aがディスクドライブ1に対してコマン
ドを送る場合など、ディスク90への記録/再生を伴わ
ない場合は、カートリッジロックは行なわれない。即ち
ホストコンピュータ3Aからカートリッジロックコマン
ドが送信されない。
20 され

【0113】実際のリード/ライト要求などはSCSIを介して断続的に発生することになるが、ステップF206, F207 のループで待機している状態で、それらの実際のコマンドが送信されるたびに、処理はステップF206からF208に進み、まずSCSI処理フラグをオンとする。そしてコマンドに応じた、データの読出/書込などの処理を実行する(F209)。その処理が終了したら、ステップF210からF211に進み、SCSI処理フラグをオフとしたうえでステップF206, F207 のループに戻る。

【0114】ホストコンピュータ3Aはディスクドライ ブ1 に必要な動作を要求し、それによる一連のデータ送 信または受信が終了したらセレクションを終了させる。 するとCPU28の処理はステップF207からF212に進 み、同時にカートリッジロック解除のコマンドが送られ ていた場合は、ステップF213でカートリッジロックを解 除して、処理を終える。なお、ホストコンピュータ3A は、それ自体がディスク90のファイルマネージャを有 しているとしているため、ディスクドライブ1のRAM 29もしくはフラッシュメモリ30に保持されているフ ァイルマネージャを用いる必要はないが、例えばホスト コンピュータ3Aが図18で説明する赤外線インターフ ェースによる外部機器の場合と同様に、ファイル名等に よりアクセスを要求し、ディスクドライブ1が保持して いるファイルマネージャを用いてディスクアクセス動作 を実行することも可能である。

【0115】ところで上述したようにホストコンピュー み、ディスク90に対するフォーマット処理を実行す タ3Aの機種によっては、図16のステップF203に代え る。すなわちそのフォーマット実行コマンドで指定され たファイルシステム種別(FAT、HFS)に応じたフ 02で赤外線!F処理フラグ(又はLAN-1F処理フラ オーマティングをコントローラ10に指示して実行さ グ)がオンであったと判断されても、ステップF220とし 50 せ、またフォーマット終了後にステップF309で、ファイ

てSCSIによるセレクションに応答し、ステップF221 でホストコンピュータ3Aからのコマンドを受け取るようにする。そしてステップF222で、受け取ったコマンドが記録再生のためのドライブアクセスコマンドであるか否かを判別し、もしドライブアクセスコマンドでなければ、例えば赤外線インターフェースによるドライブアクセスが行われていたとしても対応可能であるので、ステップF223でコマンドに応じた処理を実行、ステップF224で処理結果としてグッドステイタスを返して処理を終える。

【0116】受け取ったコマンドがドライブアクセスコマンドであった場合は、フラグオンの期間は対応できないため、ステップF225に進み、ホストコンピュータ3Aに対してディスコネクト可能であるか否かを判断する。ディスコネクト不能であれば、ステップF225からF226に進んで、SCSI、すなわちホストコンピュータ3Aに対して「エラー」もしくは「BUSY」を返す。返す値はシステムによって異なる。

【0117】ステップF225でディスコネクト可能と判断 されたら、ステップF227でディスコネクト処理を行って、ステップF228で待機する。即ちディスコネクト状態でフラグオンの状態が解除される(つまり赤外線インターフェースによるドライブアクセスが終了される)ことを待機する。フラグがオフとなったら、SCSIで発生したセレクションとしてのドライブアクセスコマンドに対応できることになるため、ステップF229でリコネクト処理を行ったうえで、図16のステップF204に進む。

【0118】次に図18により、送受信部32、赤外線コントローラ31を介して、CPU28が赤外線インターフェースによるコマンド入力を検知した場合の処理を説明する。まずステップF301でファイルシステム認識フラグを確認する。上述したようにファイルシステム認識フラグがオフである場合とは、現在のディスク90に関してRAM29(もしくはフラッシュメモリ30)にファイルマネーシャが存在しない場合である。従ってこの場合は通常は赤外線インターフェースによるコマンド入力に対して対応することができないため、ステップF310で、送受信部32から外部機器に対してファイルシステム認識不能な状態である旨を返すことになる。

【0119】ただし例外として、入力されたコマンドがディスク90に対するフォーマット処理を指示するコマンドであった場合は、これからファイルシステムを形成することになるため、その時点では当然ながらファイルシステム認識フラグがオフである。従ってフォーマット実行コマンドであった場合はステップF307からF308に進み、ディスク90に対するフォーマット処理を実行する。すなわちそのフォーマット実行コマンドで指定されたファイルシステム種別(FAT、HFS)に応じたフォーマティングをコントローラ10に指示して実行させ、またフォーマット終了後にステップF309で、ファイ

ルシステムの種別に応じてファイルシステム認識フラグ を設定する。例えばHFSフォーマットを行なった場合 は、ファイルシステム認識フラグをHFSに対応する値 にセットすることになる。

25

【0120】ステップF301でファイル認識フラグがオン であった場合は、ディスクドライブ1としては赤外線イ ンターフェースによるアクセス要求に対応できることに なる。この場合CPU28はステップF302として他のイ ンターフェースに関するコマンド処理フラグの状態を確 認する。ととではSCSI処理フラグ(及びLAN-I 10 F処理フラグ)を確認することになる。

【0121】SCSI処理フラグ(又はLAN-IF処 理フラグ)がオンであった場合は、それらのインターフ ェース上での通信が実行中であることになる。そこでス テップF302からF311に進んで、赤外線インターフェー ス、すなわち送受信部32からPDA機器5やノートバ ソコン6などの外部機器に対してステイタス情報として 「BUSY」を返す。つまり外部機器からのファイル記 録/再生要求に対応できないとしての処理を行なうこと になる。

【0122】また、SCSI処理フラグがオフであった としてもカートリッジロックがオンである場合もある。 ステップF303でカートリッジロックがオンと判断された ら、Cの時点ではSCSIによるディスクドライブ1と ホストコンピュータ3Aでの論理的なコネクションが継 続中であるため、このときもステップF311に進んで、外 部機器に対して「BUSY」を返すことになる。

【0123】SCSI処理フラグ(及びLAN-IF処 理フラグ)と、カートリッジロックがオフであった場合 は、現在それらのインターフェース上での通信が行なわ れておらず、赤外線インターフェースで発生した外部機 器からの要求に対応できることになる。そこでステップ F303からF304に進み、まず赤外線 1 F 処理フラグをオン とする。そして赤外線インターフェースでのプロトコル に従って受信コマンドに応じた、データの読出/書込、 赤外線転送などの処理を実行する(F309)。その処理が終 了したら、ステップF306で赤外線 I F 処理フラグをオフ として処理を終了する。

【0124】ホストコンピュータ3Aとのインターフェ ースと、外部機器とのインターフェースが以上のように 行なわれることで、複数のインターフェース上での通信 が重なり、システム動作が混乱することはなくなる。図 19にこの様子を示す。図19(a)(b)のようにカ ートリッジロックやSCS 1 処理フラグがオンとなって いる期間は、赤外線インターフェースによる要求が発生 しても、それに対応できない赤外線IF不許可期間、す なわち外部機器に「BUSY」を返すことになる期間と

【0125】一方図19(c)のように、赤外線1Fフ

Aからのアクセス要求があっても、それに対応できない SCSI不許可期間、すなわちホストコンピュータ3A に「BUSY」を返すことになる期間となる。

【0126】なお、カートリッジロックがオンとされて いる期間において、SCSIフラグがオンとなっている 部分は、通常はドライブアクセスのための一連の断続的 なコマンドに伴う処理が実行されている期間であり、カ ートリッジロックがオフの期間において、SCSIフラ グがオンとなっている部分は、ドライブアクセスコマン ド以外の何らかのコマンドに対応した処理が実行されて いる期間である。

【0127】ところで、ホストコンピュータ3Aの機種 によっては、例えばディスクドライブ1に対するアクセ ス要求を行なう前後でカートリッジロックのオン/オフ 制御を行なわないものもある。例えば接続したディスク ドライブ1に対してマウント/アンマウントという状態 を設定し、その設定によってホストコンピュータ3Aと ディスクドライブ1が論理的にシステムを形成する状態 をオン/オフする方式の場合である。この場合、ホスト 20 コンピュータ3 Aがディスクドライブ1を論理的に接続 されたデバイスとして「マウント」している期間は、デ ィスクドライブ1はホストコンピュータ3Aに専用化さ れる。一方、「アンマウント」の状態では、ホストコン ビュータ3Aはディスクドライブ1を論理的に接続され たデバイスとはみなさない。

【0128】ホストコンピュータ3Aでは、マウント/ アンマウントのためにユーザーの操作に応じて図20の ような処理を行なう。まずマウント/アンマウントのた めのアプリケーションが起動されると(F401)、ユーザー の操作がマウント設定操作であるか、アンマウント設定 操作であるかを判断し(F402)、マウント設定操作であっ た場合は、内部のマウント処理、すなわちディスクドラ イブ1を論理的接続デバイスとする設定処理を行なうと ともに(F403)、ディスクドライブ 1 に対してカートリッ ジロックコマンドを出力する(F404)。ディスクドライブ 1ではこれに応じてカートリッジロックが行なわれると とになる。そして、処理に使用するアブリケーションの 起動を行う(F405)。

【0129】また、ユーザーの操作がアンマウント設定 40 操作であった場合は、まず、その時点で起動されていた アプリケーションを終了する(F406)。そして内部のアン マウント処理、すなわちディスクドライブ1を論理的接 続デバイスから開放する設定処理を行なうとともに(F40 カ、ディスクドライブ1に対してカートリッジロック解 除コマンドを出力する (F408)。ディスクドライブ 1 では これに応じてカートリッジロックの解除が行なわれると とになる。

【0130】とのようなマウント/アンマウントを行な うシステムの場合は、外部機器からの赤外線インターフ ラグがオンとなっている期間は、ホストコンピュータ3 50 ェースでのファイルアクセス要求があった際には、アン マウント (つまりディスクドライブ1でカートリッジロックの解除) が行なわれていなければならない。従ってユーザーはPDA機器5やノートパソコン6などの外部機器からディスクドライブ1を使用する場合は、あらかじめホストコンピュータ3Aにおいてアンマウント設定操作を行なっておく必要がある。

27

【0131】逆にホストコンピュータ3Aからディスク. ドライブ1を論理接続デバイスとして接続する場合は、 マウント設定されていなければならない。従って外部機 器からディスクドライブ1を使用していた後に、ホスト 10 コンピュータ3Aからディスクドライブ1を使用する場 合は、その前にホストコンピュータ3Aにおいてマウン ト設定操作を行なうととになる。

【0132】以上本発明の実施の形態としての例を説明してきたが、本発明は上記したシステム構成、ディスクドライブ1の構成、処理方式に限定されず、各種多様な例が考えられることはいうまでもない。

【0133】また上記説明において記録媒体の例としてリムーバブルのディスク(ROMディスク、RAMディスク、パーシャルROMディスク)をあげたが、ディス 20 クドライブ1内に着脱不能に装填されているディスクであっても、同様に本発明を適用できる。

[0134]

【発明の効果】以上説明したように本発明の記録又は再 生装置は、少なくとも記録媒体が装填された状態で、そ の記録媒体に関するファイル管理情報(ファイルマネー ジャ)を保持することができる保持手段と、ホスト機器 以外の外部機器に対して例えば赤外線方式のデータ通信 やLAN通信などのシステムにより所要のデータ通信を 行なうことができる外部インターフェース手段と、外部 30 インターフェース手段を介して通信される外部機器から の要求に応じて、保持手段に保持されるファイル管理情 報を用いて、記録媒体に対する記録又は再生動作を実行 させることのできる制御手段とを備えるようにしてい る。即ち記録又は再生装置内部において記録媒体に対す るファイル管理情報と制御機能を有するようにしている ため、ファイル管理情報を有するホストコンピュータか らのコマンドによる動作のみでなく、ファイル名などに よる外部機器からのダイレクトなアクセスにも対応して 動作できることになる。これによって記録又は再生装置 40 としての利用態様の多様化、効率化が実現できるという 効果がある。特にホスト機器なしでのデータ転送を可能 とすることで、ネットワークファイルシステムを形成す ることもできる。具体的にはLAN、無線LAN、赤外 線インターフェースなどによる有線もしくは無線ネット ワークファイルシステムとして、上記効果を発現でき る。

【0135】また制御手段は、少なくともホスト機器からの要求により記録媒体に対するデータの記録又は再生を実行している期間は、外部機器からの記録媒体に対す 50

る記録又は再生要求に応じないようにし、また少なくとも外部機器からの要求により記録媒体に対するデータの記録又は再生を実行している期間は、ホスト機器からの記録媒体に対する記録又は再生要求に応じないようにすることで、記録/再生動作、転送動作等が適正に行なわれるようにし、複数のインターフェース間で動作が錯綜することが防止される。

28

【0136】さらに制御手段は、装填されている記録媒体に対応するファイル管理情報を保持手段に保持できている状態か否かを識別するとともにそのファイル管理情報の種別を示すことのできる情報として、ファイル管理情報認識情報(ファイルシステム認識フラグ)を設定し、外部インターフェース手段を介して通信される外部機器からの、記録媒体に対する記録又は再生動作の要求があった際には、ファイル管理情報認識情報の設定結果により、その要求に応じた処理の実行/不実行を決定するようにしているため、保持手段でのファイルマネージャの保持状況やファイル管理情報の種別に応じた適切な動作が実現される。

【0137】また制御手段は、外部機器からの記録媒体に対するフォーマット動作の要求があった際には、ファイル管理情報認識情報の設定結果に関わらず、その要求に応じたフォーマット処理の実行を決定し、フォーマット動作を実行させることで、外部機器からの記録媒体のフォーマットも可能とし、システムの利用態様を広げることができる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】各種ディスクの説明図である。
- 【図2】各ディスクのエリア構造の説明図である。
- 【図3】バーシャルROMディスクのユーザーエリアの構造の説明図である。
 - 【図4】RAMディスクのユーザーエリアの構造の説明図である。
 - 【図5】実施の形態におけるディスクのSFPゾーンの データの説明図である。
 - 【図6】実施の形態におけるディスクのメディアタイプ コードの説明図である。
- [図7] 実施の形態のディスクドライブを含むシステム 例の説明図である。
- 【図8】実施の形態における記録再生装置のブロック図である。
 - 【図9】実施の形態における記録再生装置のソフトウェア構成の説明図である。
- 【図10】実施の形態におけるディスク挿入時の処理例のフローチャートである。
- 【図11】実施の形態におけるHFS対応処理例のフローチャートである。
- 【図12】実施の形態におけるディスクのファイルシステム情報の説明図である。
- 50 【図13】実施の形態におけるディスクのFATファイ

ルの説明図である。

【図14】実施の形態におけるディスク挿入時の他の処 理例のフローチャートである。

【図15】実施の形態におけるディスク挿入時のさらに 他の処理例のフローチャートである。

【図16】実施の形態におけるホストコンピュータから の記録再生要求時の処理例のフローチャートである。

【図17】実施の形態におけるホストコンピュータから の記録再生要求時の他の処理例のフローチャートであ

【図18】実施の形態における外部機器からの記録再生 要求時の処理例のフローチャートである。

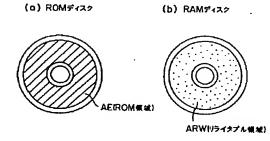
【図19】実施の形態の動作タイミングの説明図であ *

*る。

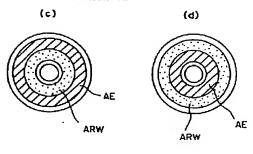
【図20】実施の形態のディスクドライブに対するマウ ント処理、アンマウント処理のフローチャートである。 【符号の説明】

1, 1A, 1B ディスクドライブ、3A ホストコン ピュータ、5 PDA機器、6 ノートパソコン、7 外部機器 10 コントローラ、12 エンコーダ/デ コーダ、14 磁気ヘッド、15 光学ヘッド、19 DSP、26SCSI処理部 28 CPU、29 R 10 AM、30 フラッシュメモリ、31赤外線コントロー ラ、32 送受信部、33 ネットワークコントロー ラ、34 LAN通信部

【図1】



パーシャルROMディスク

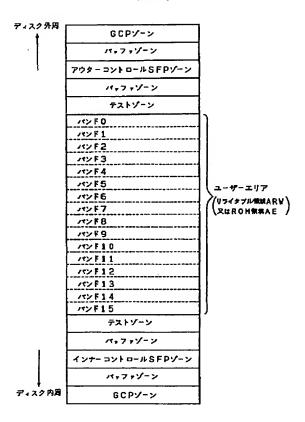


【図5】

SFPゾーン

パイト	内容
0~19	GCPデータ(20パイト)と同情報
20~29	メディアインフェメーション
30~99	システムインフォメーション
100~419	パンド情報
420~2047	リザーブ

【図2】

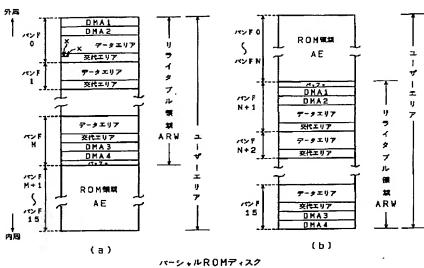


【図6】

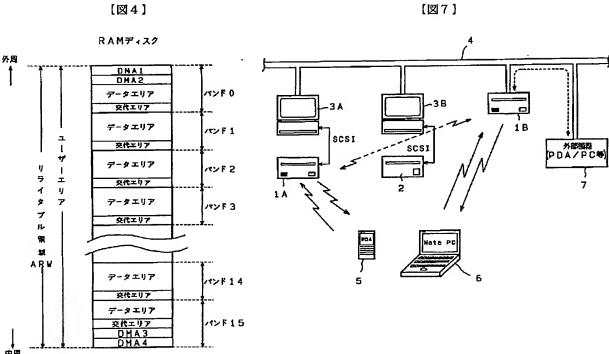
SFPパイト1(メディアタイプ)

00h	0000000	ROMメディア
.20h	00100000	RAMメディア
A0h	10100000	パーシャルROHメディア

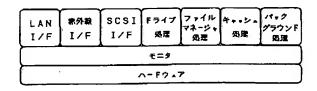
[図3]



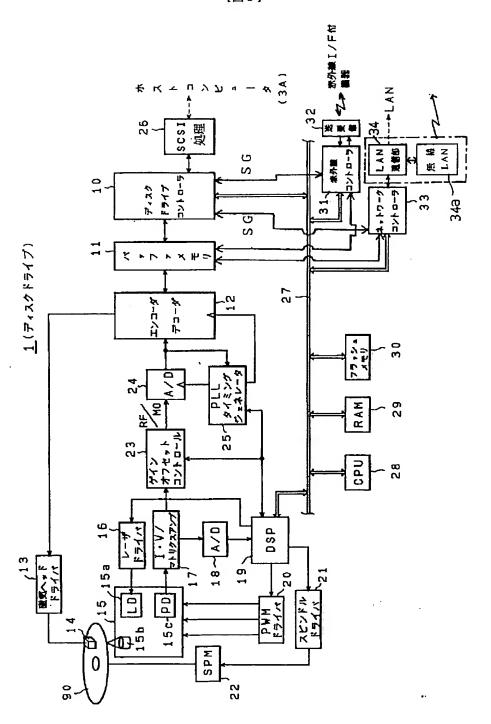




(図9)

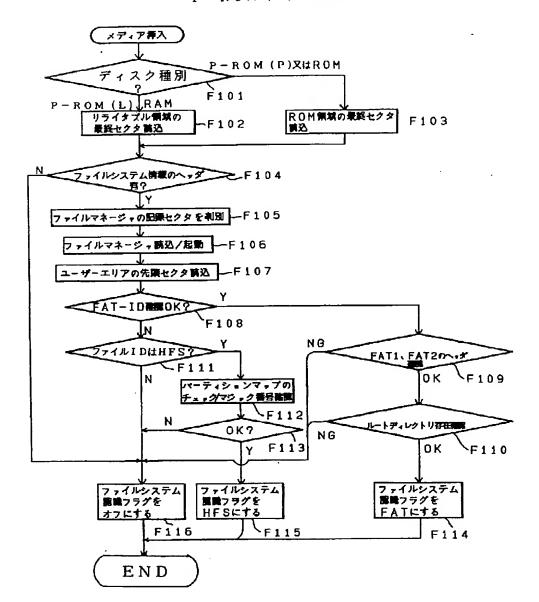


(図8)

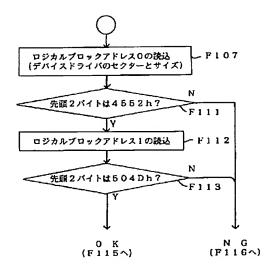


【図10】

P - R O M (P) :物理フォーマット済P-ROM P-ROM (L) :論理フォーマット済P-ROM







【図12】

(a) P-ROMで簡理フォーマットしていないメディアの場合

2 4 B	'HS FILE P-ROM SYSTEM'
6B	FILE ID(FAT12, FAT16, HFS, etc)
28	1セクタ省たりのパイト教
18	1アロケーション当たりのセクタ素
88	ファイルマネージャのスタートセクタ
4 B	ファイルマネージ・のセクタ教
1 B	*FF *(End ID)

(b) P-ROMで論理フォーマットしているメディアの場合

24B	'HS FILE P-RAM SYSTEM'
68	FILE ID(FAT12, FAT16, HFS, etc)
28	1セクタ当たりのパイト数
18	1アロケーション当たりのセクタ教
88	ファイルマネージャのスタートセクタ
4B	ファイルマネージャのセクタ数
18	'FF '(End 1D)

(c) RAMのメディアの場合

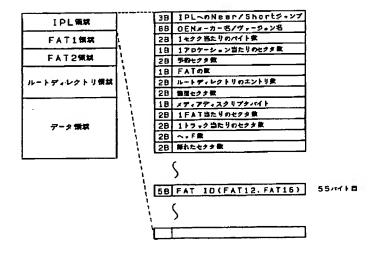
24B	'HS FILE RAN SYSTEM
6B	FILE ID(FAT12, FAT16, HFS, stc)
28	1七クタ当たりのペイト歌
1 B	1アロケーシェン当たりのセクタ電
ВВ	ファイルマネージ・のスタートセクタ
4B	ファイルマネージャのセクタ数
1B	'FF '(End ID)

(d) ROMのメディアの場合

248	'HS FILE ROM SYSTEM .
	FILE ID(FAT12, FAT16, HFS, etc)
	1セクタ 当たりのパイト数
	1アロケーション当たりのセクタ像
88	ファイルマネージャのスタートセクタ
4B	ファイルマネーシャのセクタ教
18	'FF '(End ID)

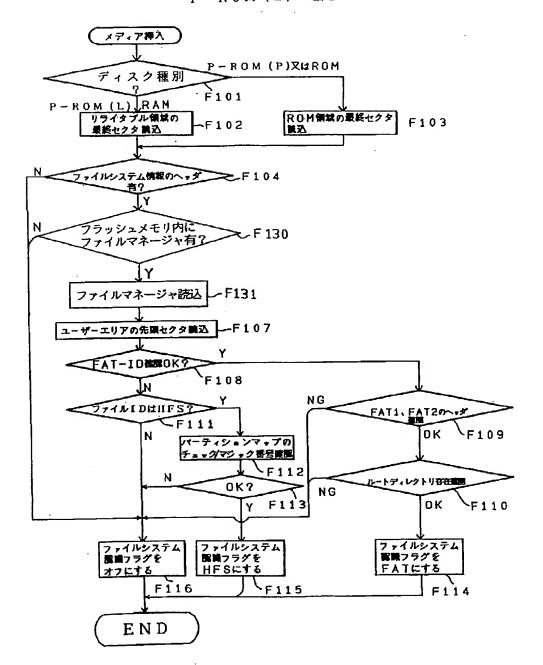
【図13】

FATファイル



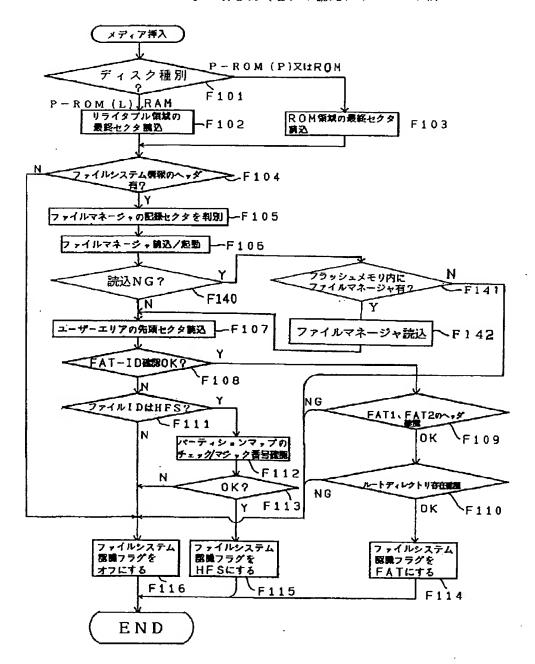
【図14】

P – R O M (P) :物理フォーマット済 P – R O M P – R O M (L) :論理フォーマット済 P – R O M

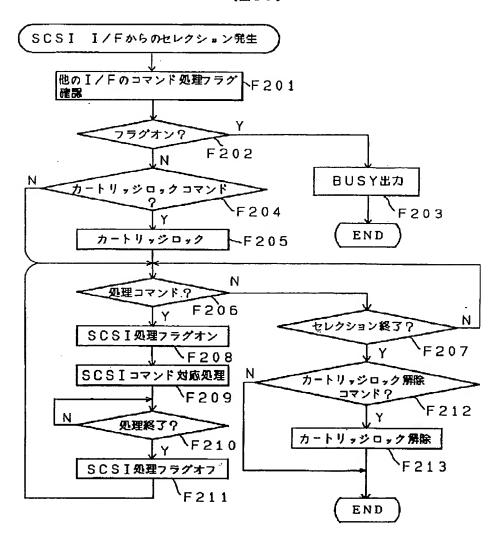


【図15】

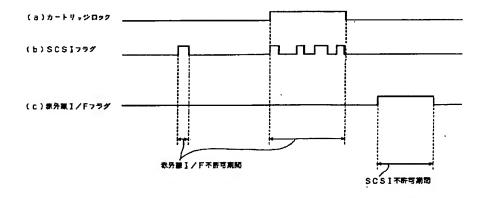
P - R O M (P) :物理フォーマット済P-ROM P - R O M (L) :論理フォーマット済P-ROM



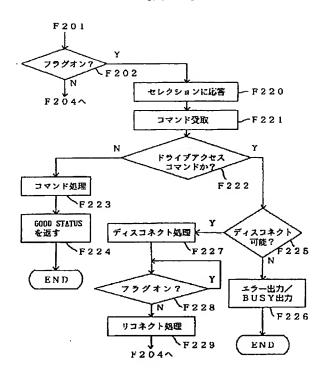
【図16】



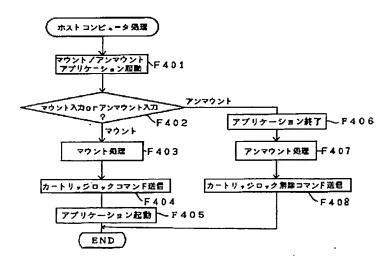
[図19]



【図17】



【図20】



【図18】

